

# 第5章 数组和广义表

DATA STRUCTURE

计算机科学学院 廖雪花

# 本章内容简介

## 数组和广义表

5.1 数组的定义

5.2 数组的顺序表示和实现

5.3 矩阵的压缩存储

5.4 广义表的定义

5.5 广义表的存储结构

## 5.3 矩阵的压缩存储

廖雪花 LiaoXuehua

# 矩阵的压缩存储

---

- 两类矩阵的压缩存储
  - ◆ 特殊矩阵
  - ◆ 稀疏矩阵

## 5.3.2 稀疏矩阵的压缩存储

### ■ 什么是稀疏矩阵？

- ◆ 在上节提到的特殊矩阵中，元素的分布呈现某种规律，故一定能找到一种合适的方法，将它们进行压缩存放。
- ◆ 但是，在实际应用中，我们还经常会遇到一类矩阵：其矩阵阶数很大，非零元个数较少，零元很多，但非零元的排列没有一定规律，我们称这一类矩阵为**稀疏矩阵**。
- ◆ 一般地：
  - **稀疏因子**  $\delta = t / (m \times n) \leq 0.05$  的矩阵称为稀疏矩阵。

## 5.3.2 稀疏矩阵的压缩存储

---

### ■ 问题:

- ◆ 以常规方法，即以二维数组表示高阶的稀疏矩阵时产生的问题。
  - 零值元素占了很大空间;
  - 计算中进行了很多和零值的运算，遇除法，还需判别除数是否为零。

## 5.3.2 稀疏矩阵的压缩存储

---

### ■ 解决问题的原则：

- ◆ 尽可能少存或不存零值元素。
- ◆ 尽可能减少没有实际意义的运算。
- ◆ 操作方便。即：
  - 能尽可能快地找到与下标值( $i, j$ )对应的元素；
  - 能尽可能快地找到同一行或同一列的非零值元。

## 5.3.2 稀疏矩阵

### ■ 抽象数据类型稀疏矩阵的定义

ADT SparseMatrix{

数据对象:  $D = \{a_{ij} | a_{ij} \in \text{ElemSet}, 1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n\}$

数据关系:  $S = \{\text{Row}, \text{Col}\}$

$\text{Row} = \{ \langle a_{i,j}, a_{i,j+1} \rangle | 1 \leq i \leq m, 1 \leq j < n \}$

$\text{Col} = \{ \langle a_{i,j}, a_{i+1,j} \rangle | 1 \leq i < m, 1 \leq j \leq n \}$

基本操作:

CreateSMatrix(&M)      DestroySMatrix(&M)

PrintSMatrix(M)      CopySMatrix(M,&T)

AddSMatrix(M,N,&Q)      SubSMatrix(M,N,&Q)

MultSMatrix(M,N,&Q)      TransposeSMatrix(M,&T)

} ADT SparseMatrix



## 5.3.2 稀疏矩阵

### ■ 稀疏矩阵的压缩存储

#### ◆ 基本思想

- 按照压缩存储的概念，要存放稀疏矩阵的元素，由于没有某种规律，除存放非零元的值外，还必须存储适当的辅助信息，才能迅速确定一个非零元是矩阵中的哪一个位置上的元素。

#### ◆ 几种压缩存储方案

- 三元组顺序表
- 带行逻辑链接的顺序表
- 十字链表

# 一、三元组顺序表存储

## ■ 三元组顺序表

### ◆ 三元组

□ 非零元的行号 $i$ 、列号 $j$ 、值 $e$ 构成一个三元组 $(i,j,e)$ 。

### ◆ 三元组表示法

□ 整个稀疏矩阵中非零元的三元组合起来称为三元组表。

□ 一般规定以行序为主序，采用顺序存储结构依次存储稀疏矩阵中所有的非0元的三元组 $(i,j,e)$ ，构成叙述矩阵的**三元组顺序表**。

# 例1：稀疏矩阵的压缩存储

0	12	9	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0
-3	0	0	0	0	14	0
0	0	24	0	0	0	0
0	18	0	0	0	0	0
15	0	0	-7	0	0	0



<i>i</i>	<i>j</i>	<i>e</i>
1	2	12
1	3	9
3	1	-3
3	6	14
4	3	24
5	2	18
6	1	15
6	4	-7

$mu=6 \quad nu=7 \quad tu=8$

# 稀疏矩阵的三元组顺序表存储表示

```
#define MAXSIZE <非0元素个数的最大值>
typedef struct{
    int i,j;
    ElemType e;
}Triple;
typedef struct{
    Triple data[MAXSIZE+1];
    int mu,nu,tu;
}TSMatrix;
```

# 例2：稀疏矩阵的三元组顺序表

$$M = \begin{bmatrix} 0 & 12 & 9 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -3 & 0 & 0 & 0 & 0 & 14 & 0 \\ 0 & 0 & 24 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 18 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 15 & 0 & 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

	<i>i</i>	<i>j</i>	<i>e</i>
M.data[1]	1	2	12
	1	3	9
	3	1	-3
	3	6	14
	4	3	24
	5	2	18
	6	1	15
	6	4	-7

$$M.mu=6, \quad M.nu=7, \quad M.tu=8$$

# 稀疏矩阵的转置运算

■ 例如：

$$M = \begin{pmatrix} 0 & 12 & 9 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -3 & 0 & 0 & 0 & 0 & 14 & 0 \\ 0 & 0 & 24 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 18 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 15 & 0 & 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad T = \begin{pmatrix} 0 & 0 & -3 & 0 & 0 & 15 \\ 12 & 0 & 0 & 0 & 18 & 0 \\ 9 & 0 & 0 & 24 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -7 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 14 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

# 对应的稀疏矩阵如下:

	<i>i</i>	<i>j</i>	<i>e</i>
M.data[1]	1	2	12
	1	3	9
	3	1	-3
	3	6	14
	4	3	24
	5	2	18
	6	1	15
	6	4	-7

M.mu=6, M.nu=7, M.tu=8

	<i>i</i>	<i>j</i>	<i>e</i>
T.data[1]	1	3	-3
	1	6	15
	2	1	12
	2	5	18
	3	1	9
	3	4	24
	4	6	-7
	6	3	14

T.mu=7, T.nu=6, T.tu=8

# 稀疏矩阵的转置运算

---

## ■ 问题：

◆ 在三元组表表示的稀疏矩阵中，怎样求得它的转置呢？

## ■ 分析

◆ 方法1：按  $M$  的列序进行转置

◆ 方法2：按  $M$  的行序进行转置（快速转置）



# 稀疏矩阵的转置运算

## ■ 方法1：按照M的列序进行转置

### ◆ 分析：

- 由于M的列即为T的行，在M.data中，按列扫描，则得到的T.data必按行优先存放。
- 但为了找到M的每一列中所有的非零的元素，每次都必须从头到尾扫描M的三元组表(有多少列，则扫描多少遍)。

### ◆ 算法描述如下（算法5.1）：

# 稀疏矩阵的转置运算

```
Status TransposeSMatrix(TSMatrix M, TSMatrix &T){  
    T.mu=M.nu; T.nu=M.mu; T.tu=M.tu;  
    if (T.tu){  
        q=1;  
        for (col=1; col<=M.nu; col++){  
            for (p=1; p<=M.tu; p++){  
                if (M.data[p].i==col){  
                    T.data[q].i=M.data[p].j;  
                    T.data[q].j=M.data[p].i;  
                    T.data[q].e=M.data[p].e;  
                    ++q;  
                }  
            }  
        }  
        return OK;  
    }  
} // TransposeSMatrix
```

时间复杂度:  $O(nu \times tu)$

适用于  $tu \ll mu \times nu$  的情况。

# 稀疏矩阵的转置运算

## ■ 方法2：按照M的行序进行转置（快速转置）

### ◆ 分析：

- 即按M.data中三元组的次序进行转置，并将转置后的三元组放入T中恰当的位置。按照M中三元组的顺序进行转置，并将转置后的三元组置入T中恰当的位置。
- 引入两个辅助向量：
  - `num[col]`: 表M中第col列中非0元的个数；
  - `cpot[col]`: 表M中第col列的第一个非0元在T.data中的位置。

# 稀疏矩阵的转置运算

• 例如：

$$M = \begin{pmatrix} 0 & 12 & 9 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -3 & 0 & 0 & 0 & 0 & 14 & 0 \\ 0 & 0 & 24 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 18 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 15 & 0 & 0 & -7 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

col	1	2	3	4	5	6	7
num[col]	2	2	2	1	0	1	0
cpot[col]	1	3	5	7	8	8	9

一般地：

$$\begin{cases} \text{cpot}[1] = 1 \\ \text{cpot}[\text{col}] = \text{cpot}[\text{col} - 1] + \text{num}[\text{col} - 1] & 2 \leq \text{col} \leq m.nu \end{cases}$$

## 稀疏矩阵的快速转置运算

```
Status FastTransposeSMatrix( TSMatrix M,TSMatrix &T){  
    T.mu=M.nu;T.nu=M.mu;T.tu=M.tu;  
    if (T.tu){  
        for (col=1;col<=M.nu;col++) num[col]=0;  
        for (t=1;t<=M.tu;t++) ++num[M.data[t].j];  
        cpot[1]=1;  
        for (col=2;col<=M.nu;col++)  
            copt[col]=cpot[col-1]+num[col-1];  
    }
```

## 稀疏矩阵的快速转置运算

```
for (p=1;p<=M.tu;p++) {  
    col=M.data[p].j; q=cpot[col];  
    T.data[q].i=M.data[p].j;  
    T.data[q].j=M.data[p].i;  
    T.data[q].e=M.data[p].e;  
    ++cpot[col];  
} //for  
} //if  
return OK;  
} //FastTransposeSMatrix
```

时间复杂度  $O(nu + tu)$

# 本节要点

---

## ■ 稀疏矩阵的压缩存储：

- ✓ 稀疏矩阵的定
- ✓ 稀疏矩阵的存储：三元组顺序表、带行逻辑链接的顺序表、十字链表

## ■ 三元组顺序表：

- ✓ 稀疏矩阵的三元组顺序表存储表示
- ✓ 按列序矩阵转置
- ✓ 按行序矩阵转置（快速转置）

感谢聆听